FFW

SEP 2 1 2004

Total Number of Pages in This Submission

Alexandria, VA 22313-1450 on the date shown below.

Aaron Wininger

Typed or printed name

Signature

PTO/SB/21 (08-03)
Approved for use through 07/31/2006, OMB 0651-0031
U.S. Patent and Trademark Office: U.S. DEPARTMENT OF COMMERCE

61994.00017

Under the Paperwork Reduction Act of 1995, no persons are required to respond to a collection of information unless it displays a valid OMB control number.

TRANSMITTAL FORM Application Number 10/711,518 Filing Date September 23, 2004 First Named Inventor Ting-Kun Yeh Art Unit Unknown Examiner Name Unknown

Attorney Docket Number

ENCLOSURES (check all that apply)												
Fee Transmittal F	form (in duplicate)	☐ Drawing(s)		After Allowance Communication to Group								
Fee Attached	I	Licensing-relate	d Papers	Appeal Communication to Board of Appeals and Interferences								
Amendment / Rep	oly ,	Petition		Appeal Communication to Group (Appeal Notice, Brief, Reply Brief)								
After Final	•	Petition to Conv Provisional App		Proprietary Information								
☐ with RCE		Power of Attorne Change of Corre	ey, Revocation espondence Address	Request for Status of Application								
Extension of Time (in duplicate)	e Request	☐ Terminal Disclai	mer	Other Enclosure(s) (please identify below):								
Return Postcard		Request for Ref		Submission of Certified Copy of Priority Document (2 pages)								
☐ Information Disclo	sure Statement			·								
Certified Copy of (Republic of Chin 2003-092135131	a Patent App. No.	Remarks										
Response to Miss Incomplete Applic												
Response to Parts under 3 1.52 or 1.53												
	SIGNA	TURE OF APPLICA	ANT, ATTORNEY, OF	RAGENT								
Firm or Individual name	Aaron Wininger, Reg Squire, Sanders & De 600 Hansen Way Palo Alto, CA 94304	empsey L.L.P.										
Signature												
Date	Date September 23, 2004											
		CERTIFICA	TE OF MAILING									

This collection of information is required by 37 CFR 1.5. The information is required to obtain or retain a benefit by the public which is to file (and by the USPTO to process) an application. Confidentiality is governed by 35 U.S.C. 122 and 37 CFR 1.14. This collection is estimated to 12 minutes to complete, including gathering, preparing, and submitting the completed application form to the USPTO. Time will vary depending upon the individual case. Any comments on the amount of time you require to complete this form and/or suggestions for reducing this burden, should be sent to the Chief Information Officer, U.S. Patent and Trademark Office, U.S. Department of Commerce, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450. DO NOT SEND FEES OR COMPLETED FORMS TO THIS ADDRESS. SEND TO: Commissioner for Patents, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450.

Date

September 23, 2004

I hereby certify that this correspondence is being facsimile transmitted to the USPTO or deposited with the United States Postal Service with sufficient postage as first class mail in an envelope addressed to: Commissioner for Patents, P.O. Box 1450,

Attorney Docket Number: 61994.00017

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

CERTIFICATE OF MAILING

hereby certify that this paper (along with any paper referred to as being attached or enclosed) is being deposited with the United States Postal Service on the date shown below with sufficient postage as first class mail in an envelope addressed to

Commissioner for Patents, P.O. Box 1450, Alexandria, Virginia 22313-1450, on

Date: September 23, 2004

Examiner:

Art Unit:

Unknown

Unknown

In Re Application of:

Ting-Kun Yeh

Serial No:

10/711,518

Filed:

September 23, 2004

For:

METHOD AND APPARATUS OF

ARRANGING PRIORITY QUEUE

AND ARBITRATING FOR MEMORY

ACCESS REQUESTS

Commissioner for Patents

P.O. Box 1450

Alexandria, VA 22313-1450

SUBMISSION OF CERTIFIED COPY OF PRIORITY DOCUMENT

Sir:

To comply with the requirements and secure the right of priority under 35 U.S.C. 119(a)-(d), Applicant files herewith a certified copy of the original foreign application, Republic of China Patent Application No. 2003-092135131 (filed on December 12, 2003).

If for any reasons, the Examiner has any questions, he/she is respectfully requested to contact the undersigned representative at the number given below.

Attorney Docket Number: 61994.00017

The Commissioner is hereby authorized to charge payment for any deficiency of required fees associated with this communication to Deposit Account <u>05-0150</u>.

Date: September 23, 2004

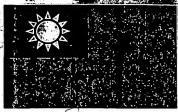
Squire, Sanders & Dempsey L.L.P. 600 Hansen Way Palo Alto, CA 94304 Telephone (650) 856-6500 Facsimile (650) 843-8777 Respectfully submitted,

Aaron Wininger

Attorney for Applicant Registration No. 45,229

PaloAlto/73757.1

(ROP) 17



中華民國經濟部智慧財產局

BEST AVAILABLE COPY

INT.

MIN. INTELLECTUAL PROPERTY OFFICE MINISTRY OF ECONOMIC AFFAIRS REPUBLIC OF CHINA

/ 茲證明所附文件,係本局存檔中原申請案的副本,正確無訛。 其申請資料如下

This is to certify that annexed is a true copy from the records of this office of the application as originally filed which is identified hereunde

西元 2003 年 12 請) Application Date

請 案 號 : 092135131 Application No.

인도 인도

50

己

드

52

리 타 리 라 티 리

: 威盛電子股份有限公司 Applicant(s)

CERTIFIED COPY OF PRIORITY DOCUMENT

> 局 Director—General



發文日期: 西元 2004 年 3 月 Issue Date

發文字號: 09320295320

Serial No.

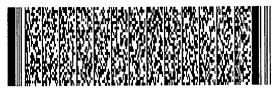
जर जर

申請日期: pec 1 2 2003 案號: 92 1 3 5 1 3 1

類別:

(以上各欄由本局填註)

	發明專利說明書	
_	記憶體存取要求優先佇列仲裁裝置及方法中 文	
發明名稱	An Apparatus And a Method of Request Priority Queue Arbitration 英文	
	1. 葉丁坤 姓 名 (中文)	
二 發明人	1. Ting-Kun YEH 姓名 (英文)	
	國 籍 1. 中華民國	
	姓 名 1. 威盛電子股份有限公司 (名稱) (中文)	
	姓名 (名稱) (英文)	``
三、申請人	國籍 1. 中華民國 1. 臺北縣新店市中正路533號8樓 主、居所 事務所)	
	代表人 姓 名 (中文)	
	代表人 姓 名 (英文)	



四、中文發明摘要 (發明之名稱:記憶體存取要求優先佇列仲裁裝置及方法)

一種記憶體存取要求優先行列排序裝置及方法。 包含 將複數個存取要求複數個優先等級,排列方法包含 的複數個存取要求排列成為一優先行列,排列方法包含 的複數。計算每個存取要求的週期與可等待時間; 調期數;分別比較每個存取要求的可等待時間與總 時間期數,若可等待時間小於總 週期數,則此一存取要求歷 行列中多排序一次;反之若大於總 週期數,則依優先行列 排序執行。

本案之代表圖為第三圖 代表圖之元件符號 310 計算存取要求週期數以及可等待時間

英文發明摘要 (發明之名稱: An Apparatus And a Method of Request Priority Queue Arbitration)

A method of request priority queue arbitration including sort the requests into plurality of different priority levels firstly. The priority queues of different priority levels are arranged respectively according to the following steps: counting the cycles and latencies of each request; counting the total cycles, comparing the latencies and total cycles respectively, if the total cycles is larger than the latency of a request, add another same request in the priority queue, else





四、中文發明摘要 (發明之名稱:記憶體存取要求優先佇列仲裁裝置及方法)

- 320 計算優先佇列中所有存取要求的總週期數
- 330比較每個存取要求的可等待時間是否皆大於總週期數
- 340 依優先佇列排序執行存取要求
- 350 將不符合條件的存取要求多排序一次
- 360計算兩相同存取要求間隔最長週期數
- 370比較可等待時間是否大於間隔最長週期數
- 380 計算新總週期數

英文發明摘要 (發明之名稱: An Apparatus And a Method of Request Priority Queue Arbitration)

executes the priority queue in order.



本案已向 主張優先權 案號 申請日期 國(地區)申請專利 無 寄存日期 寄存號碼 有關微生物已寄存於 無

五、發明說明(1)

【發明技術領域】

本發明係一有關於存取要求之優先權仲裁的方法與裝置,特別是一種用於記憶體存取介面仲裁器之優先佇列排序的方法與裝置。

【先前技術】

隨著消費性多媒體電子商品需求量的增加,為了提昇產品競爭力,積體電路(Integrated Circuit, IC)系統單晶片(System-on-Chip, SoC)化已演變成為一種趨勢。由於元件整合的關係,使得具 SoC化之 IC不論是耗電量、散熱或是訊號傳輸方面都可以得到較佳的效能。此外,由於SoC的概念在於如何將更多的元件放入同一顆 IC中,所以IC中的各元件勢必要整合或縮小其元件尺寸以達到 SoC化的目的,且隨著元件的整合,伴隨而來的是元件以及基板使用的上,同時裝亦減少,因此具有 SoC概念而設計的 IC,其成本可以降低。在消費性多媒體電子商品中最廣泛為家庭中使用的即為多媒體播放器(multi-media player)。

習知多媒體播放器為了應付不同影音訊號的處理需求,因此習知多媒體播放器可能包含有許多不同功能的微控制器以應付不同的工作需求,如:為了處理影像訊號,因此可能需要影像解碼器(Video Decoder Unit);為了處理聲音訊號,因此可能需要數位訊號處理器(Digital Signal Processor, DSP)。除此之外,習知多媒體播放器





五、發明說明 (2)

也需要有與微控制器對應的記憶體模組,用以應付大量的資料傳輸或是儲存韌體。

為了能處理微控制器與記憶體之間的存取,因此習知多媒體播放器各微控制器與記憶體模組之間會有一個語憶體介面,用以聯繫微控制器與記憶體之間的存取效能,因此記憶體介面中會包含有一仲裁器(Arbiter),用以仲裁(Arbitration)控制器所發出的存取要求(Request)哪一個有優先權(Priority),仲裁匯流排頻寬(Bus Bandwidth)該給哪一個存取要求使用。 在仲裁頻寬的使用權之前,必須先制定一個匯流排頻寬使用權順序的標準,也就是優先行列(Priority Queue),根據優先行列決定當存取要求同時間發出時,哪一個存取要求有優先使用頻寬的權利。

習知佇列的排序如第一圖所示,為一先進先出(First In First Out, FIFO)的概念,最先發出存取要求的,有較高的優先權,排列在佇列的最前端(front),因此要先被執行,一旦最前面的存取要求被執行之後,所有在優先佇列中等待的存取要求會往上移動一個位置,而新的存取要求則添加至佇列的最末端(Rear)空出的位置。

為了因應系統單晶片化 (System on Chip, SoC)的趨勢以及節省記憶體在系統中所佔用的空間,因此先前提出了一種記憶體共用匯流排的發明。 在此發明中將系統中功能相同可以共用的部分整合於一起。 而由於共用的原因,因此在此系統中,所有的微控制器都必須經由一個共





五、發明說明(3)

用的記憶體介面存取共用記憶體匯流排的記憶體,因此記憶體介面必須要有一個更好的優先佇列排序方法以及更有效率的仲裁裝置用以決定擁有數目龐大存取要求系統的存取要求優先順序,使得系統有最佳的工作效能。

【發明內容概述】

本發明提供一種優先權仲裁方法,使得系統在不增加執行速度以及匯流排頻寬的前提之下,能決定同時間若有大量的存取要求同時發出時,哪一個存取要求要先被執行,亦即哪一個存取要求擁有使用匯流排頻寬的優先權。

本發明另外提供一種優先佇列排序方法,可以使得在高優先等級優先佇列中有更高優先等級的存取要求存在時,可以避免更高等級存取要求若在一定時間內沒有被執行,則達不到存取頻寬的要求,使得功能錯誤(function fail)的缺點。

本發明較佳實施例首先先將複數個存取要求劃分成複數個優先等級,每一優先等級複數個存取要求再分別排序成為優先行列,其排序方法包含下列步驟:計算每個存取要求的週期數(cycles)與可等待時間(latency),計算總週期數;比較每個存取要求的可等待時間與總週期數;若可等待時間大於總週期數,則依優先行列排序分別執行存取要求,反之若可等待時間小於總週期數,則此一存取要求需在優先行列中多排序一次。

本發明較佳實施列提供了一仲裁器包含有三個仲裁裝





五、發明說明(4)

【發明較佳實施例】

本發明首先對於至少一個微處理器所發出之複數個存





五、發明說明 (5)

取要求區分成三個不同優先等級存取要求,分別為高優先等級,中優先等級以及低優先等級,而每個不同優先等級的複數個存取要求分別排列成優先佇列,而每一個存取要求都有對應的要求序號。 其中,該存取要求可依照使用情況的不同而動態調整其優先等級。 舉例來說,當播放影音光碟 (Video Compact Disk, VCD)時,由於讀取要求的頻率較高,因此控制伺服器的存取要求優先權就較播放數位影音光碟 (Digital Versatile Disk, DVD)時高;但反之,當播放 DVD時,由於影音解壓縮 (Moving Picture Experts Group, MPEG)的需求較高,所以影音解壓縮的存取要求優先權就較播放 VCD時高。





五、發明說明 (6)

,執行完後再回去執行高優先等級之優先佇列。

其流程示意如第二圖所示:

假設高優先等級、中優先等級、低優先等級的優先佇列分別都有N個存取要求,

- 210 初始值 n=0;
- 220 執行高優先等級優先佇列的第 n個存取要求;
- 230 判斷 n是 否 等 於 N;

若否,則 n=n+1,回到步驟 220;

若是,則

240 初始值 n'=0;

250 執行執行中優先等級優先佇列的第 n'個存取要求;

260 判斷 n'是 否 等 於 N,

若否,則n'=n'+1,回到步驟 210;

若是,則

270 初始值 n"=0; 以及

280 執行低優先等級優先佇列的第 n"個存取要求,執行完後回到步驟 210。

習知優先行列排序的方式以表一之高優先等級優先行列的第三個存取要求 (排序位置 H2,要求序號 10)為例,在最糟糕每個存取要求都要執行的情況下,要求序號 10執行完一次之後至少要等待其他存取要求行完畢之後之後才會再被執行下一次,等候的時間至少是高優先佇列的總週期數 26+10+5+13+6+20=80Ts (Ts: tera second, tera=1e+12),而總週期數 80Ts較要求序號 10的最長可等待時間





五、發明說明 (7)

76Ts大,也就是說在最糟糕的情況下,系統無法在 76Ts時間內執行要求序號 10的存取要求,因此要求序號 10的存取要求無法滿足,導致功能失效。 一般為了解決這個問題,可能會將位於高優先佇列其中一個較低優先之存取要求 (等待時間較大的)排入中優先等級優先佇列中,但如此一來,可能使得中優先等級的存取要求也失效;或者也可能需要加快系統執行的速度,或增加匯流排的頻寬,使得每個存取要求的執行週期數縮短,以解決此一個問題。

本發明在不需增加系統執行速度和匯流排頻寬的前提下,將要求序號 10的存取要求在高優先等級優先佇列中多排列一次(如表二 H5列所示),如此一來雖然使得總週期數增加成 85Ts(26+10+5+13+6+5+20=85),但高優先等級優先佇列中要求序號 10因為被執行了兩次的關係,所以每次被執行的間隔週期數縮短了(如表二,間隔存取要求的週期數和分別為 13+6=19Ts 以及 20+26+10=56Ts,皆小於新總週期數 85Ts),因此就算在最糟糕的情況之下,要求序號 10的存取要求也都能滿足。

本發明之優先等級的優先佇列排序方法敘述如下:分別計算每個優先等級優先佇列中的所有存取要求之週期數與可等待時間(週期數意指每一個存取要求執行完畢所需要花費的時間;可等待時間(latency)意指每一個存取要求被接受前最多可以等待的時間,若在該時間內沒有被接受,則存取要求會因無法滿足,到至功能無法正常工作,其時間單位為Ts);計算優先佇列中所有存取要求的總週





五、發明說明 (8)

期數;考慮在最糟糕的情況下,分別比較存取要求的可等 待 時 間 與 總 週 期 數 ; 若 有 存 取 要 求 的 可 等 待 時 間 小 於 總 週 期數,則此存取要求必須在優先佇列中多排序一次,若沒 有,則依照優先佇列的排序分別執行存取要求。然而,每 在優先佇列中多增加一個存取要求,就需要計算兩相同存 取 要 求 間 隔 最 長 週 期 數 , 接 著 比 較 可 等 待 時 間 與 兩 相 同 存 取要求間隔最長週期數,若可等待時間小於兩相同存取要 求間隔最長週期數,則此存取要求需在優先佇列中再多排 序一次,重複此一步驟(計算兩相同存取要求間隔最長週 期 數 並 與 可 等 待 時 間 比 較), 直 到 此 存 取 要 求 可 以 在 要 求 的時間執行為止。最後,由於優先佇列中增加了數個存取 要求,因此優先佇列的總週期數會增加,所以必須再重新 計算新的總週期數,再比較是否有存取要求的可等待時間 小 於 新 總 週 期 數 , 重 複 上 述 的 步 驟 , 直 到 優 先 佇 列 中 所 有 存取要求在總週期間都可以被執行而不會失效為止。此外 , 多 加 入 排 序 的 存 取 要 求 在 優 先 佇 列 的 位 置 為 使 得 重 複 排 列之相同存取要求每個間隔週期數平均之位置。

本發明之優先佇列排序方法如第三圖所示:

- 310計算存取要求週期數以及可等待時間;
- 320計算優先佇列中所有存取要求的總週期數;
- 330比較每個存取要求的可等待時間是否皆大於總週期數

是,則

340依優先佇列排序執行存取要求;





五、發明說明 (9)

否,則

350 將不符合條件的存取要求多排序一次;

360 計算兩相同存取要求間隔最長週期數;

370 比較可等待時間是否大於間隔最長週期數;

否,則執行步驟 350、步驟 360以及步驟 370

是,則

380 計算新總週期數;

接著執行步驟 330。

每多排列一個存取要求,就需要重新計算新的總週期數再與可等待時間比較,直到優先佇列中的每一個存取要求都可以在時間內被執行為止。

上述之優先序列之方法可用於一仲裁裝置中,而本發明之存取要求仲裁器之架構 400如第四圖所示。 包含有三個不同優先等級的仲裁裝置,分別為高優先等級仲裁裝置 410、中優先等級仲裁裝置 420以及低優先等級仲裁裝置 430,其中每個仲裁裝置之架構都很類似,只有部分之差異,其詳細說明如下。

如第五圖所示,高優先等級仲裁裝置 410包含有:複數個存取要求多工器 (multiplexer, MUX)501,每一個存取要求多工器 501都分別接收所有的存取要求,同時每一個存取要求多工器 501會從該些存取要求中選擇出一個要被歸類至高優先等級中的存取要求;一高優先權設定暫存器 502,設定要求序號,表何存取要求屬於高優先等級;一所有權選擇器 503,用以接受由複數個存取要求多工器





五、發明說明 (10)

501選擇出的高優先等級存取要求,同時將此些存取要求 排列成高優先等級優先佇列,所有權選擇器 503會預留最 後一個排序空間給中優先等級的存取要求做排序之用;一 所有權多工器 506,將下一個擁有優先權的存取要求叫出 以等待執行。 此外所有權選擇器 503還包含有一個下一所 有權選擇單元 504,當一存取要求正在執行時,會發出要 指出下一個存取要求位置的訊號,而下一所有權選擇單元 504就會將下一個欲執行的存取要求的位置指出來,而所 有權多工器 506就會根據下一所有權選擇單元 504所指出的 位置於暫存器 502中找出對應的要求序號。

如第六圖所示,中優先等級仲裁裝置 420包含有:複數個存取要求多工器 (multiplexer, MUX)601,每一個存取要求多工器 601都分別接收所有的存取要求,同時每一個存取要求多工器 601會從該些存取要求中選擇出一個存取要求多工器 601會從該些存取要求中選擇出一個暫存器 602,設定要求序號,表何存取要求屬於中優先等級 602,設定要求序號,表何存取要求屬於中優先等級 601選擇出的中優先等級存取要求,同時將此些存取要求排列成中優先等級 優先佇列,所有權選擇器 603會預留;一所有權多工器 606,將下一個擁有優先權的存取要求叫出所有權選擇單元 604,當一存取要求正在執行時,會發出要指出下一個存取要求位置的訊號,而下一所有權選擇單元





五、發明說明 (11)

604就會將下一個欲執行的存取要求的位置指出來,而所有權多工器606就會根據下一所有權選擇單元604所指出的位置於暫存器602中找出對應的要求序號。

如第七圖所示,低優先等級仲裁裝置 430包含有: 數個存取要求多工器 (multiplexer, MUX)701, 每一個存 取要求多工器701都分别接收所有的存取要求,同時每一 個存取要求多工器701會從該些存取要求中選擇出一個要 被歸類至低優先等級中的存取要求;一低優先權設定暫存 器 702, 設定要求序號表何存取要求屬於低優先等級 所有權選擇器703,用以接受由複數個存取要求多工器701 選擇出的低優先等級存取要求,同時將此些存取要求排列 成低優先等級優先佇列;一所有權多工器706,將下一個 擁有優先權的存取要求叫出以等待執行。此外所有權選 擇器703還包含有一個下一所有權選擇單元704,當一存取 要求正在執行時,會發出要指出下一個存取要求位置的訊 號,而下一所有權選擇單元704就會將下一個欲執行的存 取要求的位置指出來,而所有權多工器706就會根據下一 所有權選擇單元704所指出的位置於暫存器702中找出對應 的要求序號。

此外,高優先等級仲裁裝置 410還包含有一兩輸入及 間 505,其中一個輸入端連結到所有權選擇器 503判斷是否有發出要指出下一個存取要求位置的訊號,另一個輸入端連結一個判斷訊號,用以判斷下一所有權選擇單元 504是 否指向優先行列的最後一個位置(也就是中優先等級的存





五、發明說明 (12)

取要求排序的位置),而及閘的輸出端連結至中優先等級仲裁裝置420的所有權選擇器603,當有發出要指出下一個存取要求位置的訊號(高位準),而下一所有權選擇單元504指出的位置為優先佇列最後一個位置時(高位準),兩輸入及閘505輸出端會發出訊號告知中優先等級要指出下一個存取要求的位置。

此外,中優先等級仲裁裝置420還包含有一複數個輸 入的或閘 607,其輸入端分別連結至複數個存取要求多工 器 601的每一個輸出端,其輸出則連結至高優先等級仲裁 裝置 410的所有權選擇器 503中,用以當有中優先等級的存 取要求要發出時,將此存取要求排序至高優先等級優先佇 列的最後一個位置中;以及一兩輸入及閘605,其中一個 輸入端連結到所有權選擇器603判斷是否有發出要指出下 一個存取要求位置的的訊號,另一個輸入端連結一個判斷 訊號,用以判斷下一所有權選擇單元604是否指向優先佇 列的最後一個位置(也就是低優先等級的存取要求排序的 位置),而及閘的輸出端連結至低優先等級仲裁裝置430的 所有權選擇器703,當有發出要指出下一個存取要求位置 的訊號 (高位準),而下一所有權選擇單元604指出的位置 為優先佇列最後一個位置時(高位準),兩輸入及閘605輸 出端會發出訊號告知低優先等級要指出下一個存取要求的 位置。

此外,低優先等級仲裁裝置430還包含有一複數個輸入的或閘707,其輸入端分別連結至複數個存取要求多工





五、發明說明 (13)

器 701的每一個輸出端,其輸出則連結至中優先等級仲裁裝置 420的所有權選擇器 603中,用以當有低優先等級的存取要求要發出時,將此存取要求排序至中優先等級優先佇列的最後一個位置中

本發明在不需增加系統執行速度以及匯流排頻寬的前提供了一種優先行列排序方法做合之。 是方法使得本發明之優先所不同時間之之在故事,可效率地仲裁大師要求的時間可求的時間中執行更高存取要求,使得無知,使得無知,使得無不會因為超過其可等待時間而導致功能失效。

本發明雖以包含三個優先等級以及以多工器實現從複數個存取要求選擇其中之大較健實的選上,就實別關此於然實證上,對與發明實體企之時,其可包含至少一個以上之優先等級之仲裁裝置一個以上之優先等級之中,對於實別之一個以上,對於實別之一,對於實別,在不脫離本發明之精神與範圍內所作之修改,均應包含在下述申請專利範圍中。





五、發明說明 (14)

表一係顯示一般優先佇列排序一

# 7			=	H2 1	H3 23	Ξ_	₹.	- 8	H7	₹	119	0	Ξ	1112	1113	H14	81H				
沙	1	۵	19	=	ω	=	_					_					z		酒店		
高優先等級	校	5	21	12	32	16											48		海岸基準:80		
效	运营(T)	26	10	5	13	6	C	0	0	0	0	0	0	. 0	0	0	. 20		80		
**	等待时間(T)	128	111	76	140	120															
<u> </u>		S.	Ξ.	N2	N3	N.	.45	N6	N,	Z.	N9	z	7	2	7	7	7	1			
与		0 25	1 21			_	5	6	7	*	5	NI e	- N	Z /3	N13	N.	N15				
神	子妹	5	_	6	22												٦				
中俊先等级	校技	œ	32	32	32												48		5		>
子级	运营(T)	3	13	13	13	•	e	c .	c	c	c	=	o.	e	0	0	20	62	300	362	
最長可	等待时間(T)	900	261	640	640																
<u> </u>						·		_			1 .									•	
\$	12 X	0.1	Ξ	후	ដ	Ξ	1.5	<u>.e</u>	5	Œ	2	15	Ξ	E	=	E	115				
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	小號	2	CT.	*	∞	24															
依役光字观	水冷	32	*	32	32	32													5		
中级	通期(T)	13	20	13	13	13	c	c	0	e	0	0	c	0	0	0	0	72	1400	1472	
北大丁	等待时間(T)	3424	4290	infinite	3520	infinite												-			



五、發明說明 (15)

表二係顯示本發明優先佇列排序二

			[818	H I	HII3	1112	Ξ	Ξ	H	-	H7	<u> </u>	15	Ξ	113	H2	Ξ	₹	往置	÷									
		涯		z		۵	13	. <u>-</u>		-				10	=	23	ē	19	ш	平統	₹ 	中区								
		. 胸 乾 : 85						地玛明代: 85		马克女:		18										12	16	32	12	24	61	校度	煤件	高優先等級
										20	0	0	0	0	c	0	U	0	0	5	6	13 ·	5	10	26	海与(T)				
														76	0.7.1	140	76	111	128	等待時間(T)	最長可									
			,											_																
	365			N15	7 N	NI3	N12	N.I.	N10	S.	×	37	<u>8</u>	32	Z	3	N2	Z	NO	往風	少件									
* 11				۲											12	22	6	21	25	序號	泰米	-9								
		S		48											32	32	32	32	ac a	松度	煤谷	中優先等級								
		300	62	20	e	c	0	c	_	0	0	U	0	0	13	13	13	13 261	w	运总(T)		级								
															. 261	640	640		900	等待時間(T)	社長可									
					· · ·	1		_	1	· —	·	· ·		· · · ·	T			1	···	T		1								
				112	1	113	1.12	Ξ	Ξ	1.9	2	17	2	1.5	두	드	1.2	Ξ	5	DE DE	\$ \$									
															12	Ŧ	∞	5	2	年號	神									
		5													32	32	32	48	32	松倉	基金	低優先等級								
	1472	1400	72	0	e	0	0	0	c	6	c	0	e	С	13	13	13	20	13	追約(T)		等效								
															infinite	3520	infinite	4290	3424	华待時間(T)	於大司									



圖式簡單說明

第一圖係顯示一般 FIFO 行列排序與存取示意圖;

第二圖係顯示本發明之不同優先等級優先佇列執行流程圖;

第三圖係顯示本發明之優先佇列排序方法的直流流程圖;

第四圖係顯示本發明之存取要求仲裁器的示意圖;

第五圖係顯示本發明之高優先等級仲裁裝置的示意

圖 ;

第六圖係顯示本發明之中優先等級仲裁裝置的示意

圖 ;

第七圖係顯示本發明之低優先等級仲裁裝置的示意圖。

【圖示標號簡單說明】

- 100 FIFO 付列排序與存取示意
- 200 不同優先等級優先行列執行流程圖
- 210 初始值 n=0
- 220 執行高優先等級優先佇列的第 n個存取要求
- 230 判斷 n是 否 等 於 N
- 240 初始值 n'=0
- 250 執行中優先等級優先佇列的第 11 個存取要求
- 260 判斷 n'是 否 等 於 N
- 270 初始值 n"=0
- 280 執行低優先等級優先佇列的第 11個存取要求



圖式簡單說明

- 300 優先佇列排序方法
- 310 計算存取要求週期數以及可等待時間
- 320 計算優先佇列中所有存取要求的總週期數
- 330比較每個存取要求的可等待時間是否皆大於總週期數
- 340 依優先佇列排序執行存取要求
- 350 將不符合條件的存取要求多排序一次
- 360 計算兩相同存取要求間隔最長週期數
- 370 比較可等待時間是否大於間隔最長週期數
- 380 計算新總週期數
- 400 仲裁器架構
- 410 高優先等級仲裁裝置
- 420 中優先等級仲裁裝置
- 430 低優先等級仲裁裝置
- 501 601 701 複數個存取要求多工器
- 502 602 702 優先權設定暫存器
- 503 603 703 所有權選擇器
- 504 604 704 下一所有權選擇單元
- 506 606 706 所有權多工器
- 505 605 兩輸入及閘
- 607 707 或 閘



1. 一種優先佇列之排序方法,其方法至少包含下列步驟



計算該優先佇列中之每一個存取要求之可等待時間和週期數;

計算該優先佇列中之總週期數;以及

比較每一個存取要求之可等待時間與總週期數;

其中若有一存取要求之可等待時間小於該總週期數,則該存取要求需在該優先佇列中多排序一次。

- 2. 如申請專利範圍第 1項之優先佇列之排序方法,其中若該優先佇列之每一個存取要求之可等待時間皆大於該總週期數,則依該優先佇列的排序執行存取要求。
- 3. 如申請專利範圍第 1項之優先佇列之排序方法,其中當該存取要求多排序一次時,更包含計算兩相同存取要求間隔最長週期數,並與可等待時間比較,若可等待時間小於間隔最長週期數,則該存取要求需在優先佇列中再多排序一次。
- 4. 如申請專利範圍第 1項之優先佇列之排序方法,其中每多排序一個存取要求,則需重新計算新的總週期數,重新與可等待時間比較,若有另一存取要求之可等待時間小於該總週期數,則該存取要求需在該優先佇列中多排序一次
- 5. 如申請專利範圍第1項之優先行列之排序方法,其中多加入排序的存取要求在優先行列的位置為使得重複排列之相同存取要求每個間隔週期數平均之位置。



- 6. 如申請專利範圍第1項之優先佇列之排序方法,其中該方法可用於一仲裁機制中。
- 7. 如申請專利範圍第 6項之優先佇列之排序方法,其中該仲裁機制尤指光碟控制器之仲裁器,而該光碟控制器可以為數位影音光碟播放器 (DVD player)或唯讀光碟機 (CD-ROM),或可重複讀寫光碟機 (CD-RW),或唯讀數位影音光碟機 (DVD-ROM),或可重複讀寫數位影音光碟機 (DVD-RW)
- 8.一種不同優先等級存取要求的仲裁方法,其步驟至少包含:

·輸入複數個存取要求;

將複數個存取要求分類成為複數個不同優先等級;以 及

將每一個優先等級之複數個存取要求分別排列成優先 佇列;

其中,該複數個存取要求可視系統需求之不同,動態調整該複數個存取要求之優先等級。

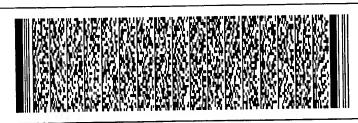
9. 如申請專利範圍第8項之不同優先等級存取要求的仲裁方法,其中優先佇列之排序方法至少包含下列步驟:

計算複數個存取要求每一個之可等待時間和週期數;

計算複數個存取要求之總週期數;以及

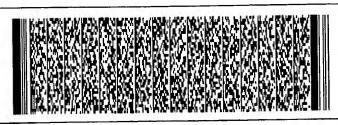
將複數個存取要求每一個可等待時間與總週期數比較

其中,若有存取要求之可等待時間小於總週期數,則



該存取要求需在優先佇列中多排序一次,若無,則依照優先佇列的排序執行存取要求。

- 10.如申請專利範圍第9項之不同優先等級存取要求的仲裁方法,其中更包含計算兩相同存取要求間隔最長週期數,並與可等待時間比較,若可等待時間小於間隔最長週期數,則該存取要求需在優先佇列中再多排序一次。
- 11.如申請專利範圍第 9項之不同優先等級存取要求的仲裁方法,其中每多排序一個存取要求,則需重新計算新的總週期數,重新與可等待時間比較,若有另一存取要求之可等待時間小於該總週期數,則該存取要求需在該優先佇列中多排序一次。
- 12.如申請專利範圍第 9項之不同優先等級存取要求的仲裁方法,其中新加入排序的存取要求在優先佇列的位置為使得重複排列之相同存取要求每個間隔週期數平均之位置。 13.如申請專利範圍第 8項之不同優先等級存取要求的仲裁方法,其中每個存取要求以個別之要求序號排列於優先佇列中。
- 14.如申請專利範圍第8項之不同優先等級存取要求的仲裁方法,其中更包含選擇其中之一個優先佇列的其中之一個存取要求執行,同時叫出下一個擁有優先權之存取要求等待。
- 15.如申請專利範圍第8項之不同優先等級存取要求的仲裁方法,其中當一優先等級優先佇列之所有存取要求都執行完畢之後,執行次一優先等級優先佇列其中之一個存取要



求,接著再回到最高等級之優先行列中執行存取要求。16.一種仲裁存取要求之仲裁裝置,至少包含有:

複數個存取要求選擇器,其中每一個存取要求選擇器分別接收該複數個存取要求;以及

一所有權選擇器,連結至該複數個存取要求選擇器,當一存取要求正在執行時,會發出要求指出下一個存取要求之訊號;

其中,該仲裁裝置有優先等級,而該複數個存取要求選擇器皆從複數個存取要求中選擇出一個欲歸類成該優先等級之存取要求,同時該所有權選擇器分別接收由該複數個存取要求多工器所選擇之複數個存取要求並將之排列成優先佇列。

17. 如申請專利範圍第 16項之仲裁存取要求之仲裁裝置,其中更包含有一優先權設定暫存器,連結至該複數個存取要求選擇器,用以設定要求序號,表何存取要求屬於該優先等級。

18. 如申請專利範圍第17項之仲裁存取要求之仲裁裝置,其中更包含有一所有權多工器,用以根據在優先佇列中的排列位置找出對應的存取序號。

19. 如申請專利範圍第16項之仲裁存取要求之仲裁裝置,其中該所有權選擇器更包含有一下一所有權選擇單元,用以當收到該要求指出下一個存取要求之訊號時,將下一個欲執行的存取要求的位置指出來。

20. 如申請專利範圍第16項之仲裁存取要求之仲裁裝置,





其中更包含一或閘,用以判斷該優先等級是否有存取要求要發出,若有,則將該存取要求排入較該優先等級高一優先等級之最後一個優先佇列位置中,其輸入端分別連結於該複數個存取要求選擇器與該所有權選擇器之間,輸出端則連結至高一優先等級之所有權選擇器中。

21. 如申請專利範圍第 16項之仲裁存取要求之仲裁裝置,其中更包含有一兩輸入及閘,一輸內點連結至該所有權選,另一輸入端連結一判斷訊號,判斷該下一個要求位置的行取要求是否就是該優先佇列中最後一個位置的存取要求的的存取。 輸出端連結至次一優先等級之所有權選擇器,當兩輸端 皆為是 (高為準)時,將次一優先等級下一個存取要求叫出等待。

22. 如申請專利範圍第16項之仲裁存取要求之仲裁裝置,其中該裝置之選擇器可以多工器實現。

23. 如申請專利範圍第16項之仲裁存取要求之仲裁裝置,其中至少一個不同優先等級之該仲裁裝置可以組合成一仲裁機制,該仲裁機制可以是一仲裁器。

24. 如申請專利範圍第23項之仲裁存取要求之仲裁裝置,其中該仲裁器可在光碟控制器記憶體介面中之仲裁器,該光碟控制器可為數位影音光碟播放器(DVD player)或唯讀光碟(CD-ROM),或可重複讀寫光碟(CD-RW),或唯讀數位光碟(DVD-ROM),或可重複讀寫數位光碟(DVD-RW)。

25. 一種仲裁存取要求之仲裁器,至少包含有:





複數個仲裁裝置,依優先等級的不同而區分; 其中,每個不同等級的仲裁裝置至少包含:

複數個存取要求選擇器,每一個存取要求選擇器分別接收該複數個存取要求;以及

一所有權選擇器,連結至該複數個存取要求選擇器,當一存取要求正在執行時,會發出要求指出下一個存取要求之訊號;

其中,該複數個存取要求選擇器每一個皆從複數個存取要求中選擇出一個欲歸類成該優先等級之存取要求,同時該所有權選擇器分別接收由該複數個存取要求並將之排列成優先行列。器所選擇之複數個存取要求並將之排列成優先行列。對東國第25項之仲裁存取要求之仲裁器,中更包含有一優先權設定暫存器,連結至該複數個存取要求處表。

27. 如申請專利範圍第26項之仲裁存取要求之仲裁器,其中更包含有一所有權多工器,用以根據在優先佇列中的排列位置找出對應的存取序號。

28. 如申請專利範圍第25項之仲裁存取要求之仲裁器,其中該所有權選擇器更包含有一下一所有權選擇單元,用以當收到該要求指出下一個存取要求之訊號時,將下一個欲執行的存取要求的位置指出來。

29. 如申請專利範圍第25項之仲裁存取要求之仲裁器,其中更包含有一或閘,用以判斷該優先等級是否有存取要求





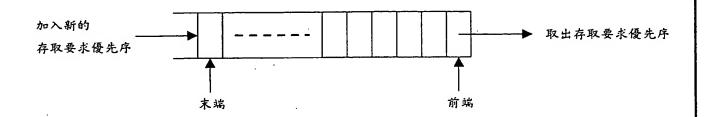
要發出,若有,則將該存取要求排入較該優先等級高一優先等級之最後一個優先佇列位置中,其輸入端每別連結於該複數個存取要求選擇器與該所有權選擇器之間,輸出端則連結至高一優先等級之所有權選擇器中。

- 31. 如申請專利範圍第25項之仲裁存取要求之仲裁器,其中該仲裁裝置之選擇器可以多工器實現。
- 32. 如申請專利範圍第25項之仲裁存取要求之仲裁器,其中該仲裁器可在光碟控制器記憶體介面中之仲裁器,該光碟控制器可為數位影音光碟播放器(DVD player)或唯讀光碟(CD-ROM),或可重複讀寫光碟(CD-RW),或唯讀數位光碟(DVD-ROM),或可重複讀寫數位光碟(DVD-RW)。

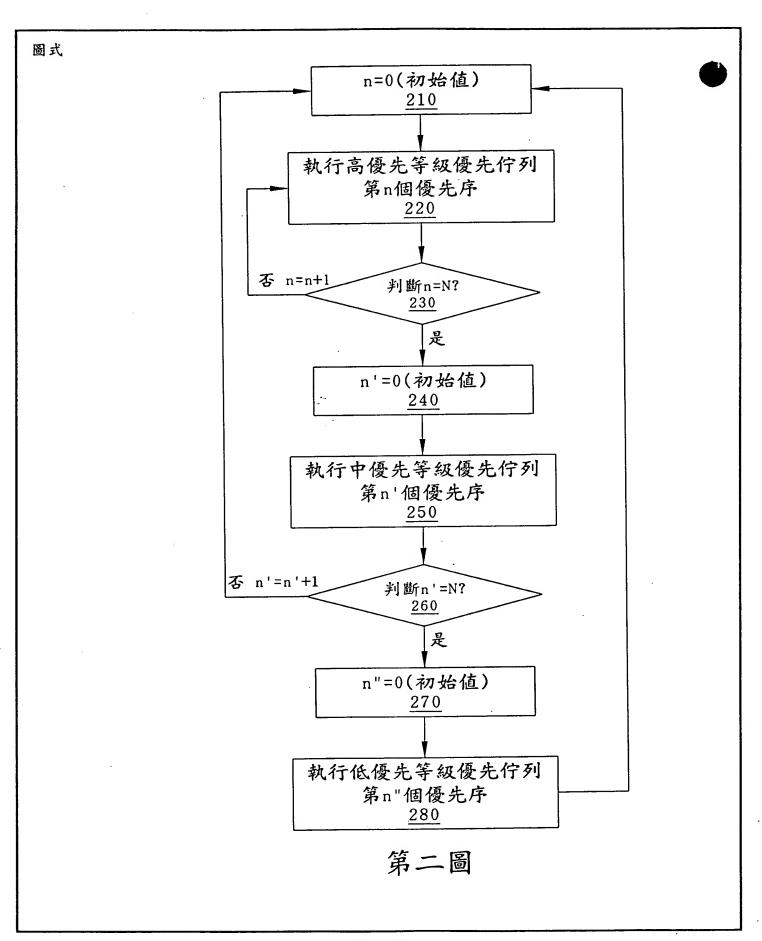




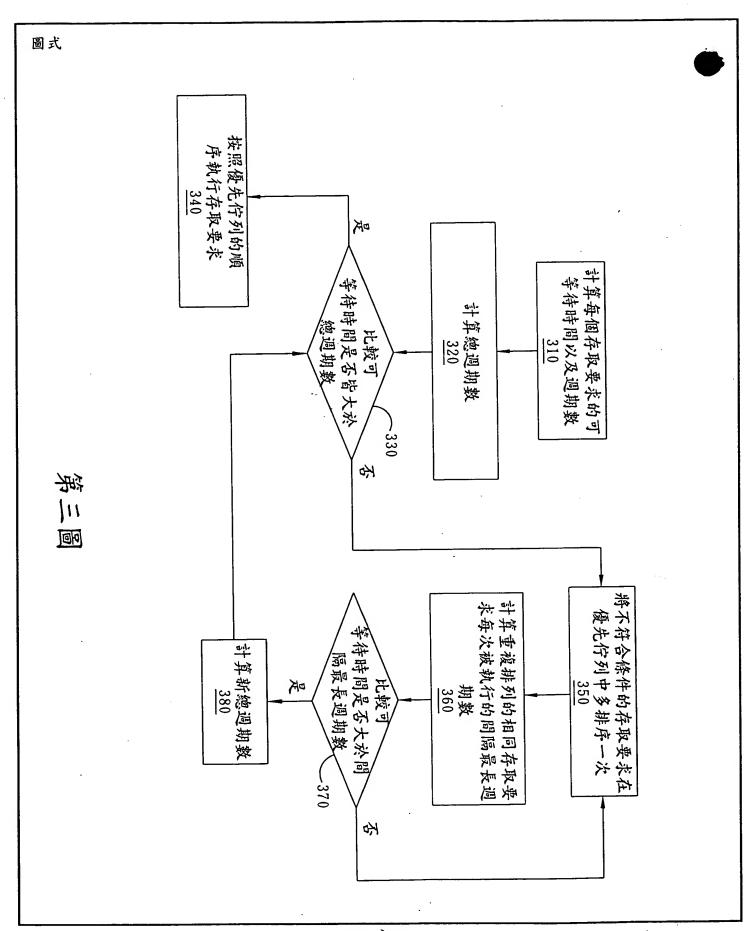




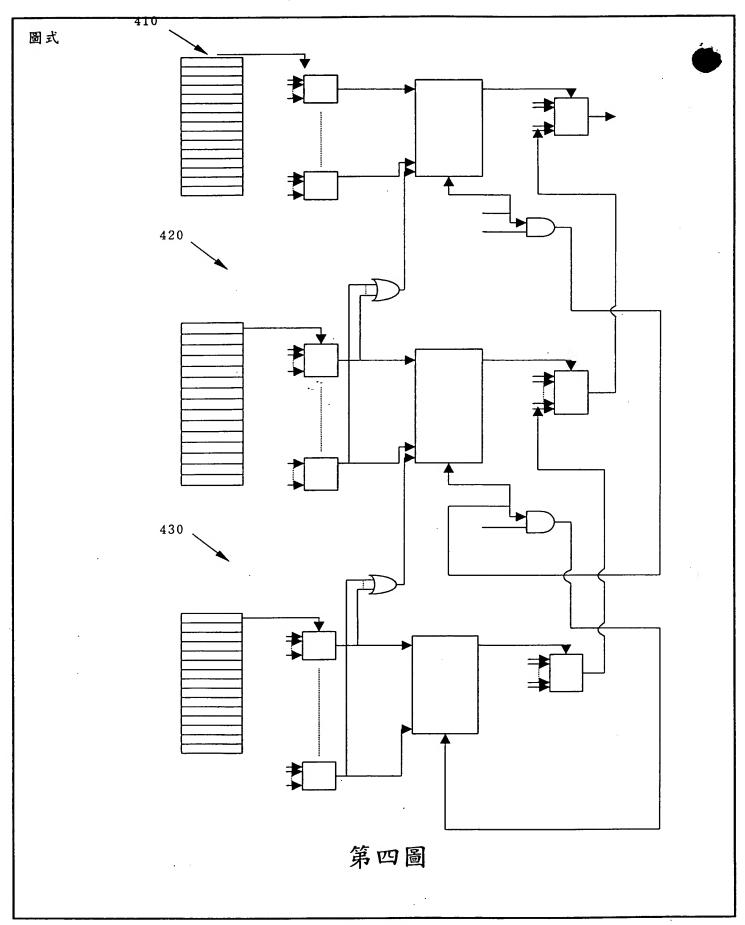
第一圖



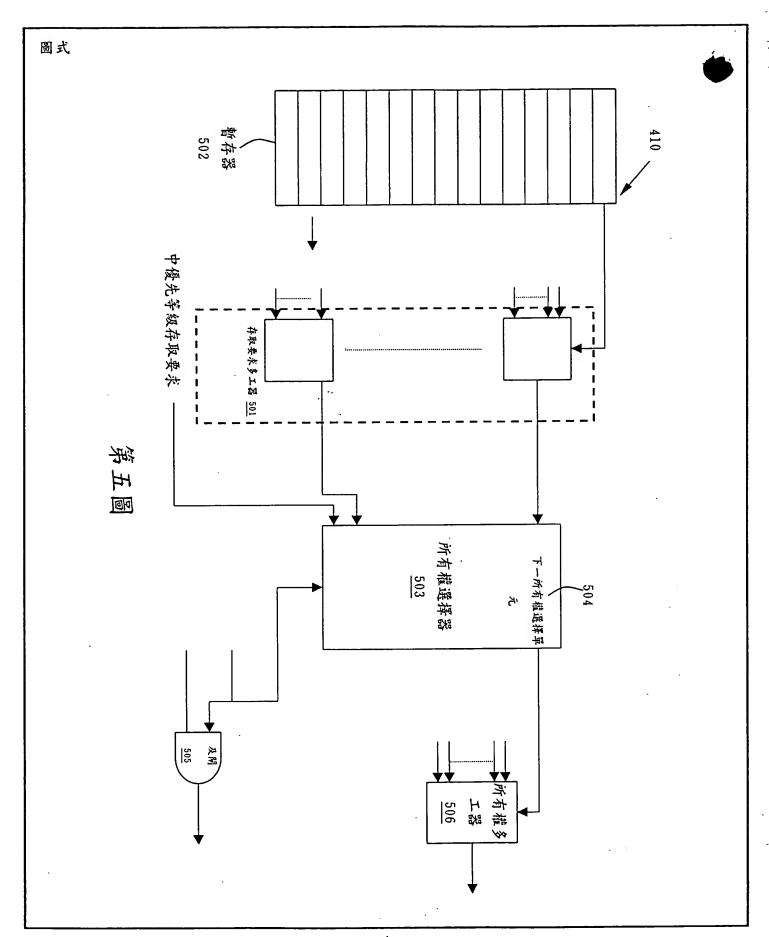
第二頁



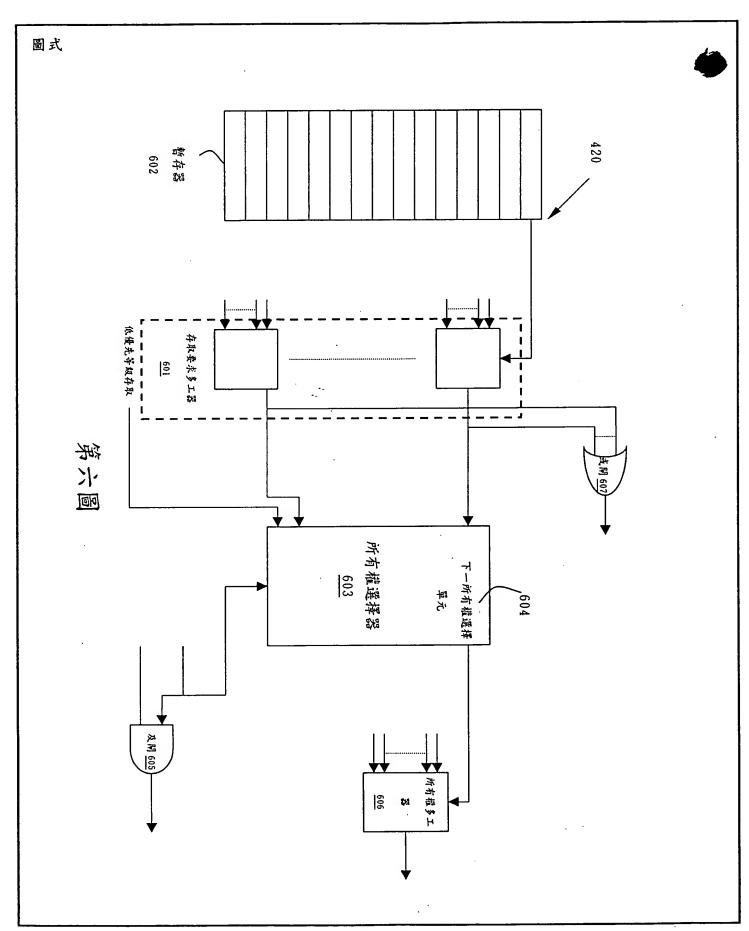
第う頁



第4頁



第上頁



第6頁

